

Проблема Фробениуса для четырех натуральных чисел, три из которых соседние

Савельев Владимир Петрович, кандидат физико – математических наук, доцент
ORCID 0000–0002–1825–0023
Нижегородский инженерно – экономический университет (г. Княгинино)

Аннотация. Проблеме нахождения числа Фробениуса для конечного множества натуральных чисел $a_i \in N, i = \overline{1, n}$, посвящено много работ, довольно полный обзор которых имеется в [1]. В общем случае, формулы числа Фробениуса нет даже для трех натуральных чисел. При выполнении некоторых условий имеются алгоритмы и формулы вычисления числа Фробениуса для трех натуральных чисел, например, алгоритм Шевченко [2], алгоритм Гринберга [3], формула Джонсона [4]. В работе [5, стр. 88 – 103] получены формулы в случае четырех натуральных чисел вида $\{a, a + 1, a + 3, a + m\}$, когда $m = 4, 5, 6, 7$. В настоящей работе получена формула числа Фробениуса для этих четырех чисел, при условии, что $a = km, k \in N$.

Ключевые слова: аддитивная полугруппа чисел, множество Фробениуса, число Фробениуса

Для исходного множества натуральных чисел a_1, a_2, \dots, a_n определим аддитивную полугруппу $G(a_1, a_2, \dots, a_n)$, порожденную этими числами. Отметим, что каждый элемент $g \in G(a_1, a_2, \dots, a_n)$ можно представить в виде линейной целочисленной неотрицательной комбинации

$$g = x_1 a_1 + x_2 a_2 + \dots + x_n a_n, x_i \in Z_+, i = \overline{1, n}.$$

Множество $N \setminus G(a_1, a_2, \dots, a_n) = \overline{G(a_1, a_2, \dots, a_n)}$ называется множеством Фробениуса. Числом Фробениуса $frob(a_1, a_2, \dots, a_n)$ называется наибольшее натуральное число, принадлежащее множеству Фробениуса $\overline{G(a_1, a_2, \dots, a_n)}$.

Для доказательства, что некоторое число является числом Фробениуса, весьма полезным является следующее утверждение [5, стр 61].

Утверждение 1. Пусть $a_i \in N, i = \overline{1, n}$, и $a = \min\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$. Если каждое из a последовательных натуральных чисел, начиная с некоторого числа b , принадлежит аддитивной полугруппе $G(a_1, a_2, \dots, a_n)$, то ей принадлежат все натуральные числа, начиная с числа b .

Утверждение 2. Пусть $m = 2 + 2i, 3 + 2i, i \in Z_+, a = km, k \in N$, тогда число Фробениуса для чисел $a, a + 1, a + 2, a + m$ определяется по формуле

$$frob(a, a + 1, a + 2, a + m) = (k + i)a - 1. (1)$$

Во-первых, покажем, что линейная комбинация

$$L = x_0 a + x_1(a + 1) + x_2(a + 2) + x_3(a + m), (2)$$

не может принимать значения $(k + i)a - 1$ ни при каких $x_i \in Z_+, i = \overline{0, 3}$.

Действительно, если предположить, что $x_0 + x_1 + x_2 + x_3 \geq k + i$, то значение линейной комбинации (2) будет строго больше, чем $(k + i)a - 1$:

$$L \geq (k + i)a + x_1 + 2x_2 + mx_3 > (k + i)a - 1.$$

Если предположить, что $x_0 + x_1 + x_2 + x_3 = k + i - l, l \geq 1$, то значение линейной комбинации (2) не может равняться значению $(k + i)a - 1$:

$$L = (k + i - l)a + x_1 + 2x_2 + mx_3 = (k + i - l)a + x_1 + 2x_2 + m(k + i - l - x_0 - x_1 - x_2) = (k + i - l)a + mk + mi - lm - mx_0 - (m - 1)x_1 - (m - 2)x_2 = (k + i)a + m(k + i) - l(m + a) - mx_0 - (m - 1)x_1 - (m - 2)x_2 \neq (k + i)a - 1,$$

так как имеет место неравенство

$$mx_0 + (m - 1)x_1 + (m - 2)x_2 \neq m(k + i - l(1 + k)) + 1. (3)$$

Действительно, если $i < l(1 + k) - k = (l - 1)(k + 1) + 1$, то правая часть неравенства (3) будет отрицательной.

Далее будем считать, что $i \geq (k + 1)(l - 1) + 1 \geq 1$.

Если $m = 2 + 2i$ и $x_0 + x_1 + x_2 \geq k + i - l(1 + k) + 1$, то левая часть неравенства (3) будет строго больше правой части:

$$mx_0 + (m - 1)x_1 + (m - 2)x_2 = (m - 2)(x_0 + x_1 + x_2) + x_1 + 2x_0 \geq 2i^2 - 2i(l - 1)(k + 1) + x_1 + 2x_0 > m(k + i - l(1 + k)) + 1 = 2i^2 - 2i(l - 1)(k + 1) - 2(l - 1)(k + 1) - 1.$$

Если $x_0 + x_1 + x_2 \leq k + i - l(1 + k)$, то левая часть неравенства (3) будет строго меньше правой части: $mx_0 + (m - 1)x_1 + (m - 2)x_2 \leq m(k + i - l(1 + k)) - x_1 - 2x_2 < m(k + i - l(1 + k)) + 1$.

Аналогичным образом и для $m = 3 + 2i$ показывается, что

$$mx_0 + (m - 1)x_1 + (m - 2)x_2 \neq m(k + i - l(1 + k)) + 1.$$

Во-вторых, покажем, что линейная комбинация (2) может принимать все натуральные значения от числа $(k + i)a$ до числа $(k + i)a + km - 1$ включительно. Действительно, если $m = 2 + 2i$ и

$$x_0 = k + i - l - p - q, x_1 = l, x_2 = p, x_3 = q,$$

то линейная комбинация (2) примет вид

$$L = (k + i)a + mq + 2p + l = (k + i)a + 2(i + 1)q + 2p + l. (4)$$

При задании $l = 0, p = \overline{0, i+1}, q = \overline{0, k-1}$, линейная комбинация (4) примет последовательно с шагом 2 все натуральные значения от числа $(k+i)a$ до числа $(k+i)a + 2(i+1)(k-1) + 2(i+1) = (k+i)a + 2k(i+1) = (k+i)a + kt$ включительно.

При задании $l = 1, p = \overline{0, i}, q = \overline{0, k-1}$, линейная комбинация (4) примет последовательно с шагом 2 все натуральные значения от числа $(k+i)a + 1$ до числа $(k+i)a + 2(i+1)(k-1) + 2i + 1 = (k+i)a + 2k(i+1) - 1 = (k+i)a + kt - 1$ включительно.

Аналогично, пусть $m = 3 + 2i$ и

$$x_0 = k + i - l - p - q \geq 0, x_1 = l \geq 0, x_2 = p \geq 0, x_3 = q \geq 0,$$

тогда линейная комбинация (2) примет вид

$$L = (k+i)a + mq + 2p + l = (k+i)a + (2i+3)q + 2p + l. \quad (5)$$

При задании $l = 0, p = \overline{0, i+1}, q = \overline{0, k-1}$, линейная комбинация (5) примет последовательно с шагом 2 все натуральные значения от числа $(k+i)a$ до числа $(k+i)a + (2i+3)(k-1) + 2(i+1) = (k+i)a + k(2i+3) - 1$ включительно.

При задании $l = 1, p = \overline{0, i}, q = \overline{0, k-1}$, линейная комбинация (5) примет последовательно с шагом 2 все натуральные значения от числа $(k+i)a + 1$ до числа $(k+i)a + (2i+3)(k-1) + 2i + 1 = (k+i)a + k(2i+3) - 2$ включительно.

Примеры.

1) $m = 4, i = 1, a = 8, k = 2: \text{frob}(8,9,10,12) = (2+1)8 - 1 = 23.$

2) $m = 5, i = 1, a = 10, k = 2: \text{frob}(10,11,12,15) = (2+1)10 - 1 = 29.$

Литература:

1. Alfonsin J. R. The Diophantine Frobenius Problem. Oxford University Press, 2005. 243 P.
2. Шевченко В.Н. Задача о размене, задача Фробениуса и задача групповой минимизации // Комбинаторно-алгебраические методы в прикладной математике. – Горький: Издательство Горьковского университета, 1982. – С 166 - 179.
3. Greenberg H., Solution to a Diophantine Equation for nonnegative integers, J. Algorithm., 9(3),1988, pp.343–353.
4. S. M. Johnson, A linear Diophantine problem, Can. J. Math. 12 (1960), pp. 390–398.
5. Савельев В. П. Задачи дискретной и непрерывной оптимизации. Изд -во LAP LAMBERT Academic Publishing, 2020. – 134 с.